



Rec'd OCT/PTO 04 APR 2005  
EP03/50741

# BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

REC'D 15 DEC 2003

WIPO POT

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 28 OCT. 2003

Pour le Directeur général de l'Institut  
national de la propriété industrielle  
Le Chef du Département des brevets

Martine PLANCHE

**PRIORITY  
DOCUMENT**  
SUBMITTED OR TRANSMITTED IN  
COMPLIANCE WITH RULE 17.1(a) OR (b)

INSTITUT  
NATIONAL DE  
LA PROPRIÉTÉ  
INDUSTRIELLE

SIEGE  
26 bis, rue de Saint Petersburg  
75800 PARIS cedex 08  
Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04  
Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23  
www.inpi.fr

Best Available Copy



26 bis, rue de Saint Pétersbourg  
75800 Paris Cedex 08  
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

# BREVET D'INVENTION CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété Intellectuelle - Livre VI



REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 1/2

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

08 540 W / 260699

<b>REMISE DES PIÈCES</b> DATE <b>25 OCT 2002</b> LIEU <b>75 INPI PARIS</b> N° D'ENREGISTREMENT <b>0213406</b> NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE <b>25 OCT. 2002</b> PAR L'INPI		<b>1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE</b> À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE Michel GUERIN THALES Intellectual Property 13, Avenue du Président Salvador Allende 94117 ARCUEIL CEDEX	
<b>Vos références pour ce dossier</b> (facultatif) <b>62 893</b>			
<b>Confirmation d'un dépôt par télécopie</b> <input type="checkbox"/> N° attribué par l'INPI à la télécopie			
<b>2 NATURE DE LA DEMANDE</b>		<b>Cochez l'une des 4 cases suivantes</b>	
Demande de brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
<i>Demande de brevet initiale</i> <i>ou demande de certificat d'utilité initiale</i>		N°	Date <input type="text"/>
		N°	Date <input type="text"/>
Transformation d'une demande de brevet européen <i>Demande de brevet initiale</i>		<input type="checkbox"/>	N° <input type="text"/> Date <input type="text"/>
<b>3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum)</b> CODEUR ANGULAIRE OPTIQUE DOUBLE			
<b>4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ</b> OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation <input type="text"/> N° <input type="text"/> Date <input type="text"/> Pays ou organisation <input type="text"/> N° <input type="text"/> Date <input type="text"/> Pays ou organisation <input type="text"/> N° <input type="text"/> Date <input type="text"/> <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
<b>5 DEMANDEUR</b>		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé «Suite»	
Nom ou dénomination sociale		THALES	
Prénoms			
Forme juridique		Société Anonyme	
N° SIREN		5 . 5 . 2 . 0 . 5 . 9 . 0 . 2 . 4	
Code APE-NAF		. . .	
Adresse	Rue	173, Boulevard Hausmann	
	Code postal et ville	75008	PARIS
Pays		FRANCE	
Nationalité		Française	
N° de téléphone (facultatif)			
N° de télécopie (facultatif)			
Adresse électronique (facultatif)			

REMISE DES PIÈCES DATE <b>25 OCT 2002</b> LIEU <b>75 INPI PARIS</b> N° D'ENREGISTREMENT <b>0213406</b> NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI		Réservé à l'INPI		DB 640 W / 260899	
Vos références pour ce dossier : <i>(facultatif)</i>			<b>6 2 8 9 3</b>		
<b>6 MANDATAIRE</b>					
Nom			GUERIN		
Prénom			Michel		
Cabinet ou Société			THALES		
N° de pouvoir permanent et/ou de lien contractuel			8325		
Adresse	Rue	13, Avenue du Président Salvador Allende			
	Code postal et ville	94117	ARCUEIL CEDEX		
N° de téléphone <i>(facultatif)</i>			01 41 48 45 32		
N° de télécopie <i>(facultatif)</i>			01 41 48 45 01		
Adresse électronique <i>(facultatif)</i>					
<b>7 INVENTEUR (S)</b>					
Les inventeurs sont les demandeurs			<input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur(s) séparée		
<b>8 RAPPORT DE RECHERCHE</b>			Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)		
Établissement immédiat ou établissement différé			<input checked="" type="checkbox"/> <input type="checkbox"/>		
Paiement échelonné de la redevance			Paiement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Oui <input checked="" type="checkbox"/> Non		
<b>9 RÉDUCTION DU TAUX DES REDEVANCES</b>			Uniquement pour les personnes physiques <input type="checkbox"/> Requête pour la première fois pour cette invention ( <i>joindre un avis de non-imposition</i> ) <input type="checkbox"/> Requête antérieurement à ce dépôt ( <i>joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence</i> ):		
Si vous avez utilisé l'imprimé «Suite», indiquez le nombre de pages jointes					
<b>10 SIGNATURE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE</b> (Nom et qualité du signataire)  Michel GUERIN			VISA DE LA PRÉFECTURE OU DE L'INPI  L. GUICHET		

## CODEUR ANGULAIRE OPTIQUE DOUBLE

L'invention concerne les codeurs angulaires optiques fournissant des signaux logiques binaires représentant les incréments de rotation du codeur. Ces codeurs optiques sont utilisés à la manière de potentiomètres, par exemple pour la commande manuelle d'appareils électroniques sensibles à un paramètre d'entrée pouvant varier en continu ou presque en continu, mais ils sont beaucoup plus fiables que les potentiomètres. Typiquement, dans une application pour des équipements aéronautiques, on peut utiliser un codeur angulaire optique pour indiquer à un calculateur de pilotage automatique une consigne d'altitude ou de vitesse que le pilote choisit en actionnant un bouton de commande qui fait tourner le codeur. La fiabilité du codeur et des informations qu'il délivre est alors un élément essentiel du codeur.

On souhaite réaliser des codeurs précis, et fiables et dont le fonctionnement est sécurisé pour permettre que leur fonction de base soit assurée même en cas de panne de certains éléments qui les composent.

Un codeur angulaire optique est typiquement constitué par un disque portant des marques régulières, ce disque étant actionné en rotation par un bouton de commande (par exemple manuel). Une cellule photoélectrique fixée devant le disque détecte le défilement des marques successives lorsque le bouton de commande fait tourner le disque. Les marques sont typiquement des ouvertures dans un disque opaque, une diode lumineuse étant placée d'un côté du disque et la cellule photoélectrique étant placée de l'autre côté.

Chaque passage de marque constitue un incrément d'une unité dans le comptage de la rotation du disque. La résolution angulaire est déterminée par le pas angulaire des marques régulièrement disposées sur un tour de disque. Pour détecter à la fois des incréments et des décréments d'angle de rotation lorsqu'on inverse le sens de rotation, on prévoit deux cellules photoélectriques décalées physiquement d'un nombre impair de quart de pas entre elles. Ainsi, les états logiques éclairée/non-éclairée des deux cellules sont codés sur deux bits qui prennent successivement les quatre valeurs successives suivantes 00, 01, 11, 10 lorsque le disque tourne dans un sens et les quatre valeurs successives suivantes 00, 10, 11, 01

lorsque le disque tourne dans l'autre, de sorte qu'il est facile de déterminer, non seulement l'apparition d'un incrément de rotation (changement d'état de l'un des bits) mais le sens de l'incrément (par comparaison entre un état des cellules et l'état immédiatement antérieur).

5 Pour augmenter la fiabilité des systèmes utilisant de tels codeurs, en particulier pour des applications aéronautiques, on a proposé de dédoubler le codeur ou au moins de dédoubler les cellules photoélectriques à l'intérieur du codeur. Ceci permet en partie de détecter des pannes telles que le non-fonctionnement d'une diode luminescente ou d'une diode de  
10 détection car on compare les états fournis par les deux cellules et on ne valide l'information d'incrément ou de décrément que si elle est fournie de manière identique par les deux codeurs ou les deux groupes de cellules photoélectriques du codeur. Si les informations ne sont pas identiques on conclut qu'une cellule au moins (diode luminescente ou diode  
15 de détection) est en panne et on invalide le comptage en donnant un signal d'indication d'erreur ou de panne.

Mais cette comparaison des signaux des deux groupes de cellules s'avère difficile car le positionnement du premier groupe de cellules doit être rigoureusement identique au positionnement du deuxième groupe : alors que  
20 le décalage d'un nombre impair de quart de pas des marques entre les deux cellules d'un même groupe peut être légèrement imprécis, il faut que le décalage entre les deux groupes de cellules soit très précisément un multiple du pas d'espacement des marques.

S'il n'en est pas ainsi, on aboutit à une situation dans laquelle les  
25 incréments ou décréments déterminés par les cellules ne se produisent pas rigoureusement au même moment. Certes les incréments et décréments seront détectés par les deux groupes de cellules, mais avec peut-être un très léger décalage dans le temps. Par conséquent, il devient possible que le calculateur, chargé de scruter les compteurs associés aux  
30 deux groupes de cellules pour contrôler la conformité des indications données par ces compteurs, trouve à un moment donné que les indications ne sont pas identiques alors que, s'il avait scruté un très court instant après, il aurait trouvé des indications identiques.

Pour résoudre ce problème on peut prévoir un délai de validation  
35 de la comparaison, c'est-à-dire que le calculateur ne fournit une indication

d'erreur que si cette erreur persiste un certain temps. Mais le temps qu'il faut attendre est mal déterminé car il dépend de la vitesse de rotation du bouton. Pour une commande manuelle, le temps qu'il faut attendre serait plus long si l'utilisateur tourne le bouton plus lentement. On est conduit à différer  
 5 l'indication de panne par exemple de deux secondes, ce qui n'est pas toujours acceptable. De plus cette méthode consiste à voir des pannes puisque le calculateur les détecte comme des pannes potentielles mais à les considérer comme des fausses pannes pendant un certain temps même si ce sont des vraies pannes. Cette solution n'est pas satisfaisante.

10 L'invention propose un moyen différent pour contrôler la fiabilité des informations fournies par le codeur angulaire optique double. Ce moyen consiste essentiellement à comparer non pas les états des cellules des deux groupes de cellules à un instant donné mais les séquences d'au moins quatre états successifs pris par les deux groupes de cellules avant cet instant  
 15 et à valider les indications données par les deux groupes si la séquence pour un groupe est soit identique soit déphasée d'au plus un état, en avance ou en retard, par rapport à la séquence de l'autre groupe.

Le codeur permettant de mettre en œuvre cette technique est un codeur angulaire optique incrémental double, comprenant au moins un  
 20 disque portant des marques et deux paires de cellules de détection des marques, chaque paire de cellules fournissant un état logique constitué par une paire de niveaux logiques permettant la détermination d'un incrément de rotation +1 ou -1 lorsque le disque tourne, ce codeur étant caractérisé en ce qu'il comporte des moyens pour comparer (en principe périodiquement, par  
 25 scrutation) une séquence de quatre états successifs S0, S1, S2, S3 pris par la première paire de cellules, à une séquence de quatre états successifs S'0, S'1, S'2, S'3 pris par la deuxième paire de cellules, les derniers états S3 et S'3 de ces séquences étant les états pris à l'instant où la comparaison est faite, et des moyens pour fournir une indication de comptage erroné si la  
 30 séquence S'0, S'1, S'2, S'3 n'est pas égale à S0, S1, S2, S3 ou Sx, S0, S1, S2, ou S1, S2, S3, Sy, dans lesquels Sx représente un état antérieur de la première paire (état immédiatement antérieur à la séquence S0, S1, S2, S3) et Sy est un état possible de la première paire tel que l'incrément de passage de S3 à Sy ne soit pas supérieur à 1 en valeur absolue.

D'autres caractéristiques et avantages de l'invention apparaîtront à la lecture de la description détaillée qui suit et qui est faite en référence aux dessins annexés dans lesquels :

- la figure 1 représente schématiquement le principe d'un codeur angulaire optique simple de l'art antérieur ;
- la figure 2 représente les états logiques successifs possibles des cellules d'une paire lorsque le disque tourne ;
- la figure 3 représente le principe d'un codeur double avec contrôle d'une voie par l'autre ;
- la figure 4 représente un diagramme des évolutions des états des deux paires de cellules du codeur de la figure 3, dans le cas d'une rotation régulière ;
- la figure 5 et la figure 6 représentent des diagrammes temporels d'évolution d'états des paires de cellules ;
- la figure 7 représente l'architecture d'un codeur angulaire optique selon l'invention.

Sur la figure 1 est représenté schématiquement le principe d'un codeur angulaire optique simple. Le codeur comprend un bouton de commande 10 pouvant être tourné manuellement et qui entraîne un disque plan 12 portant des marques régulièrement espacées avec un pas angulaire  $P$  ; ces marques sont de préférence des ouvertures dans le disque, celui-ci étant opaque. La largeur des ouvertures est de préférence égale à l'espacement entre les ouvertures, donc  $P/2$ , dans le cas le plus intéressant où le codeur permet de coder en incrémentation et en décrémentation.

Une paire de cellules de détection optique  $C1$ ,  $C2$  est utilisée pour détecter le passage des marques au cours de la rotation du disque. Ces cellules  $C1$ ,  $C2$  sont espacées l'une de l'autre d'un nombre impair de demi-espacement entre marques, c'est-à-dire d'un multiple impair  $(2k+1)P/4$  du quart du pas angulaire  $P$ ,  $k$  étant un entier quelconque. Lorsque les marques sont des ouvertures dans le disque, on prévoit de préférence qu'une diode électroluminescente est placée en regard de chaque cellule, de l'autre côté du disque par rapport à la cellule, de sorte que le passage d'une ouverture devant la cellule éclaire fortement la cellule. La cellule fournit après amplification et écrêtage des signaux rectangulaire visibles sur la figure 2. La

cellule C1 de la paire de cellules fournit des créneaux périodiques lors de la rotation régulière du disque. Ces créneaux ont une période  $T$  si le disque tourne à vitesse constante. La cellule C2 de la paire fournit des créneaux identiques mais déphasés de  $\pi/2$  ou  $3\pi/2$  en raison de son décalage physique  $(2k+1)P/4$  par rapport à la cellule C1.

Il y a quatre états logiques possibles pour une paire de cellules, qui sont successivement, si le disque tourne dans le sens qui correspond aux créneaux de la figure 2,

	Etat A : cellule C1 à 0, cellule C2 à 0 :	00
10	Etat B : cellule C1 à 1, cellule C2 à 0 :	10
	Etat C : cellule C1 à 1, cellule C2 à 1 :	11
	Etat D : cellule C1 à 0, cellule C2 à 1 :	01

Il n'y a pas d'autre état possible. On repasse à l'état A après l'état D. Ces états ne sont pas intéressants en eux-mêmes ; ce qui est intéressant c'est la transition d'un état à un autre : les transitions de 00 à 10, de 10 à 11, de 11 à 01 et de 01 à 00 correspondent toutes à un incrément de +1, la transition de 00 à 01, de 01 à 11, de 11 à 10 et de 10 à 00 correspondent toutes à un incrément de -1, c'est-à-dire à une rotation unitaire en sens inverse.

Un décodeur simple analyse ces transitions pour fournir un signal logique T ayant, en présence d'une rotation effective, deux valeurs logiques possibles correspondant l'une à un incrément de +1 l'autre à un incrément de -1. Le signal T peut comprendre deux bits, l'un indiquant qu'il y a rotation et l'autre indiquant le sens de rotation, incrémentation ou décrémentation. Ce signal T est appliqué à un compteur qui compte ou décompte en présence d'une rotation.

Le bouton de commande est pourvu de crans d'indexation pour éviter qu'il ne s'arrête dans une position où une cellule de détection n'est ni tout à fait devant une marque ni tout à fait entre deux marques.

Si on veut améliorer la fiabilité avec un codeur double, comprenant en principe un seul disque mais deux paires de cellules de détection indépendantes au lieu d'une, le codeur fournit alors un signal T et un signal T' représentant les incréments ou décréments successifs détectés à partir de chacune des paires de cellules. La deuxième paire de cellules



C'1, C'2 est physiquement décalée par rapport à la première (C1, C2) d'un nombre entier de pas des marques du disque et par conséquent elle fournit au même moment exactement les mêmes transitions d'état.

La figure 3 représente l'architecture de codeur qui en résulte : les

5 signaux issus des paires de cellules sont traités séparément et aboutissent au calcul séparé des incréments T et T'. Ces incréments sont comparés dans un circuit de vérification 16 avant d'être envoyés au compteur qui détermine la position angulaire du bouton de commande. Si les incréments ne sont pas identiques, c'est qu'une des paires de cellules fonctionne anormalement et  
10 un signal d'erreur est émis.

Cependant, même lorsque les cellules fonctionnent normalement, la deuxième paire de cellules peut ne pas être exactement en phase avec la première par suite d'un léger décalage mécanique, les changements d'état logique des cellules des deux paires ne sont pas exactement synchrones. Il  
15 en résulte que si la vérification de l'identité des incréments est faite pendant l'instant où les paires de cellules ne fournissent pas des indications identiques, le circuit de consolidation risque de détecter une erreur alors qu'il s'agit d'un très léger défaut de positionnement mécanique.

La figure 4 représente l'évolution temporelle des signaux d'état qui  
20 sont dérivés de l'examen des signaux fournis par les paires de cellules C1, C2 et C'1, C'2 lors d'une rotation. Le signal S<sub>n</sub> représente l'état A ou B ou C ou D de la paire de cellules C1, C2 au cours d'une rotation supposée à vitesse uniforme. Les barres verticales représentent les instants précis de changements d'état. Le signal S'<sub>n</sub> représente la même chose pour la paire  
25 de cellules C'1, C'2 au cours de la même rotation. S'il y a un décalage physique non rigoureusement égal à un multiple entier du pas des marques, entre les deux paires de cellules, les instants de changement d'état ne se produisent pas rigoureusement aux mêmes instants pour les deux paires de cellules bien qu'elles retrouvent des états identiques un très court instant  
30 après. Dans le cas représenté, le temps s'écoulant vers la droite, la paire de cellules C'1, C'2 est légèrement déphasée en avance par rapport à l'autre. Si la rotation s'effectuait dans l'autre sens, la paire de cellules C'1, C'2 serait en retard par rapport à la paire C1, C2.

Si le circuit de vérification 16 scrute l'identité des transitions entre T et T' à un instant situé pendant ce court déphasage et non pendant que les états  $S_n$  sont bien établis et identiques, une erreur risque d'être détectée.

Plutôt que d'établir une constante de temps pendant laquelle on  
5 supprime les différences de transition repérées, on propose selon l'invention d'observer les quatre derniers états des deux paires de cellules et procéder à une validation de l'incrémentation ou la décrémentation en fonction d'une comparaison de ces états.

On observe par conséquent la succession des états pris par la  
10 première paire de cellule. Soit  $S_0$ ,  $S_1$ ,  $S_2$ , et  $S_3$  les quatre derniers états,  $S_3$  étant le dernier, correspondant à l'état pour lequel on veut effectuer une validation par comparaison avec l'autre paire de cellules.

Si les cellules de la deuxième paire sont parfaitement en phase  
15 mécaniquement avec celles de la première paire, la succession des quatre derniers états  $S'_0$ ,  $S'_1$ ,  $S'_2$ ,  $S'_3$  pris par la deuxième paire au même instant ( $S'_3$  étant l'état au même instant T) est rigoureusement identique à la succession  $S_0$ ,  $S_1$ ,  $S_2$ ,  $S_3$  quel que soit l'instant de la comparaison. C'est la situation idéale.

Si un léger déphasage a lieu, dans une configuration telle que  
20 celle de la figure 4, la situation sera la même pour n'importe quel instant de comparaison sauf dans le cas exceptionnel où cet instant se situe pendant le court déphasage où les états des paires de cellules sont momentanément différents.

Les figures 5 et 6 représentent une succession d'états  $S_x$ ,  $S_0$ ,  $S_1$ ,  
25  $S_2$ ,  $S_3$ ,  $S_y$ , pris par les deux paires de cellules, dans deux configurations différentes de déphasage entre cellules et à des instants d'observation  $t_0$  différents dans les deux configurations mais tous deux pris pendant que la paire de cellules  $C_1$ ,  $C_2$  est dans l'état  $S_3$ .

La figure 5 représente le cas où la paire de cellules  $C'_1$ ,  $C'_2$   
30 fournissant l'état  $S'$  est très légèrement en avance de phase et l'instant d'observation  $t_0$  se situe exceptionnellement tout à fait à la fin de l'état  $S_3$ , à un moment où  $S'$  a déjà basculé de sa valeur  $S_3$  vers une nouvelle valeur  $S_y$  alors que  $S$  ne l'a pas encore fait du fait du léger déphasage. La valeur  $S_y$  dépend bien entendu du fait que la rotation se poursuit ou s'arrête ou  
35 s'inverse.  $S_y$  ne peut avoir que l'une des trois valeurs suivantes :  $S_y = S_3$

(rotation interrompue) ; ou  $S_y$  différent de  $S_3$  d'un incrément  $+1$  ; ou  $S_y$  différent de  $S_3$  d'un incrément  $-1$ .

Dans ce cas, la séquence des quatre derniers états de  $S'$  avant l'instant  $t_0$  est  $S_1, S_3, S_3, S_y$  alors que la séquence des quatre derniers

5 états de  $S$  au même instant est  $S_0, S_1, S_2, S_3$ .

La figure 6 représente le cas inverse où la paire de cellules  $C'1, C'2$  est légèrement en retard par rapport à la paire  $C_1, C_2$ , et l'instant d'observation  $t_0$  se trouve exceptionnellement tout à fait au début de l'état  $S_3$ , alors que  $S'$  n'a pas encore basculé dans cet état  $S_3$  du fait du léger  
10 déphasage.

La séquence des quatre derniers états pris par la paire de cellules  $C'1, C'2$  avant l'instant d'observation  $t_0$  est alors  $S_x, S_0, S_1, S_2$  alors que la succession des états  $S$  est  $S_0, S_1, S_2, S_3$ .

Par conséquent, si les deux paires de cellules fonctionnent  
15 normalement, la succession des états pris par la deuxième paire pour une succession  $S_0, S_1, S_2, S_3$  prise par la première paire sera :

- en général  $S_0, S_1, S_2, S_3$ , qu'il y ait ou non un léger déphasage entre les paires,
- exceptionnellement  $S_1, S_2, S_3, S_y$  mais dans ce cas  $S_y$  ne  
20 peut différer de  $S_3$  que de un incrément positif ou négatif au plus ;
- ou exceptionnellement  $S_x, S_0, S_1, S_2$  où  $S_x$  est l'état précédent  $S_0$  et ne peut également différer de  $S_0$  que de 0 ou  $+1$  ou  $-1$ .

On prévoit donc selon l'invention que le circuit de vérification 16 comporte des moyens pour comparer à un instant  $t_0$  la séquence de quatre  
25 états successifs  $S_0, S_1, S_2, S_3$  pris par la première paire de cellules avant cet instant, à la une séquence de quatre états successifs  $S'_0, S'_1, S'_2, S'_3$  pris par la deuxième paire de cellules avant le même instant. Ce circuit fournit une indication de comptage erroné si la séquence  $S'_0, S'_1, S'_2, S'_3$  n'est pas égale à  $S_0, S_1, S_2, S_3$  ou  $S_x, S_0, S_1, S_2$ , ou  $S_1, S_2, S_3, S_y$ , dans  
30 lesquels  $S_x$  ne peut pas différer de  $S_0$  de plus d'une unité, et  $S_y$  ne peut pas différer de  $S_3$  de plus d'une unité.

La figure 7 représente le codeur selon l'invention. Un circuit de vérification 20, qui peut être ajouté ou substitué au circuit de vérification 16, reçoit directement les états des paires de cellules. Il mémorise  
35 systématiquement au moins les quatre derniers états de chaque paire de

cellules et ne valide une transition  $T$  à destination du compteur que si les séquences de quatre états sont conformes à ce qui a été dit ci-dessus ; sinon il envoie un signal d'erreur.

- Pour vérifier si la séquence d'états pris par la deuxième paire est
- 5  $S_x, S_0, S_1, S_2$  on peut utiliser comme valeur de  $S_x$  soit la vraie valeur qui a été prise effectivement par la paire de cellules, mais alors il faut la mémoriser en plus des quatre états pris par la paire de cellules : on mémorise dans ce cas cinq états successifs. Ou alors, on ne mémorise pas le cinquième état
- 10 mais on ne valide la transition que si  $S_x$  ne diffère pas de  $S_0$  de plus d'une unité.

## REVENDECATIONS

1. Codeur angulaire optique incrémental double, comprenant au moins un disque portant des marques et deux paires de cellules C1, C2 ; ~~C'1, C'2) de détection des marques, chaque paire de cellules fournissant un~~

5 état logique constitué par une paire de niveaux logiques permettant la détermination d'un incrément de rotation +1 ou -1 lorsque le disque tourne, ce codeur étant caractérisé en ce qu'il comporte des moyens pour comparer à un instant donné une séquence de quatre états successifs S0, S1, S2, S3 pris par la première paire de cellules, à une séquence de quatre états  
10 successifs S'0, S'1, S'2, S'3 pris par la deuxième paire de cellules, les derniers états S3 et S'3 de ces séquences étant les états pris à l'instant où la comparaison est faite, et des moyens pour fournir une indication de comptage erroné si la séquence S'0, S'1, S'2, S'3 n'est pas égale à S0, S1, S2, S3 ou Sx, S0, S1, S2, ou S1, S2, S3, Sy, dans lesquels Sx représente  
15 un état antérieur de la première paire et Sy est un état possible de la première paire tel que l'incrément de passage de S3 à Sy ne soit pas supérieur à 1 en valeur absolue.

2. Codeur angulaire selon la revendication 1, caractérisé en ce  
20 que les moyens pour comparer comportent des moyens pour vérifier si la séquence prise par la deuxième paire de cellules est égale à Sx, S0, S1, S2, dans laquelle Sx est l'état de la première cellule immédiatement antérieur à S0, et ces moyens comportent à cet effet des moyens pour mémoriser une séquence d'états de la première paire de cellules comportant les cinq états  
25 antérieurs au moment auquel la comparaison est faite.

3. Codeur angulaire selon la revendication 1, caractérisé en ce que les moyens pour comparer comportent des moyens pour vérifier si la séquence prise par la deuxième paire de cellules est égale à Sx, S0, S1, S2,  
30 où Sx est un état quelconque qui diffère de l'état S0 d'au plus une unité.

4. Procédé pour sécuriser le fonctionnement d'un codeur angulaire optique double comportant deux paires de cellules de détection de marques sur un disque, ces paires de cellules fournissant des états logiques

- dont la succession détermine des incréments de rotation du codeur, ce procédé étant caractérisé en ce qu'on compare à un instant donné les séquences de quatre états successifs pris par les deux paires de cellules avant cet instant et on valide les indications de transition données par les
- 5 deux paires si la séquence de quatre états pour une paire est soit identique à la séquence de l'autre paire, soit déphasée d'au plus un état, en avance ou en retard, par rapport à la séquence de l'autre paire.

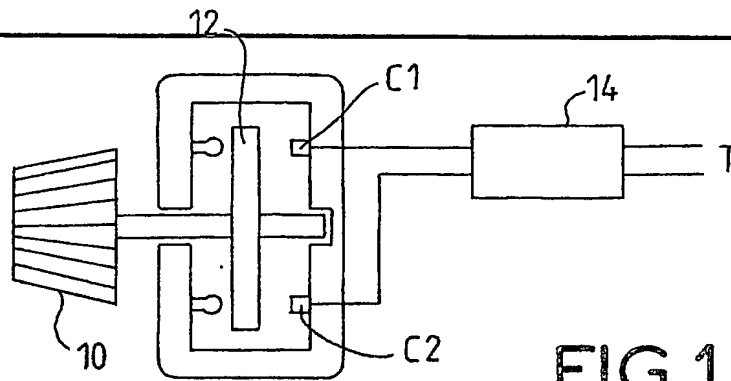
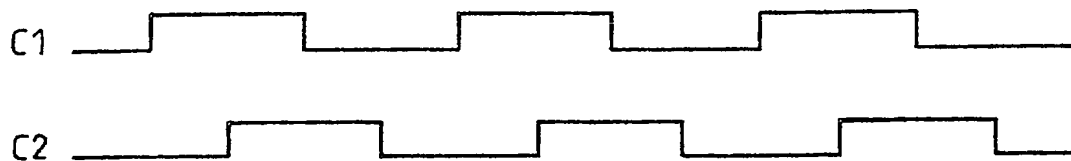


FIG.1



Etat	A	B	C	D	A	B	C	D	A	B	C	D
	00	10	11	01	00	10	11	01	00	10	11	01

FIG.2

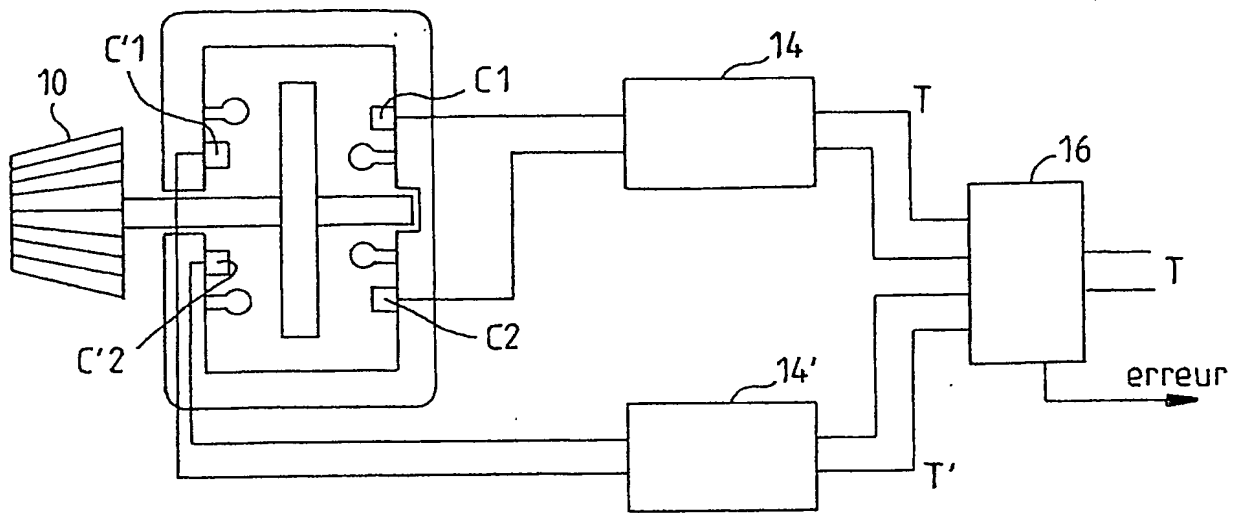


FIG.3

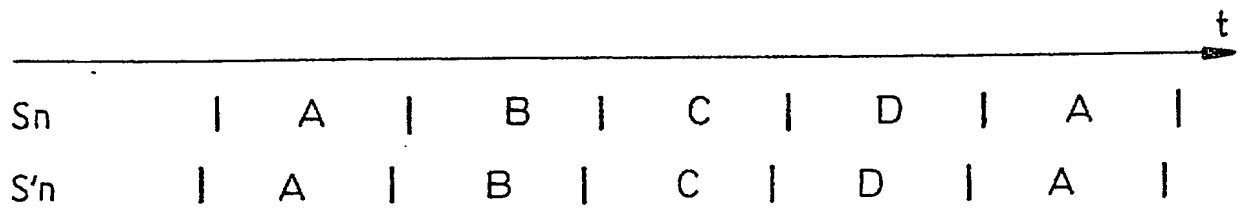


FIG.4

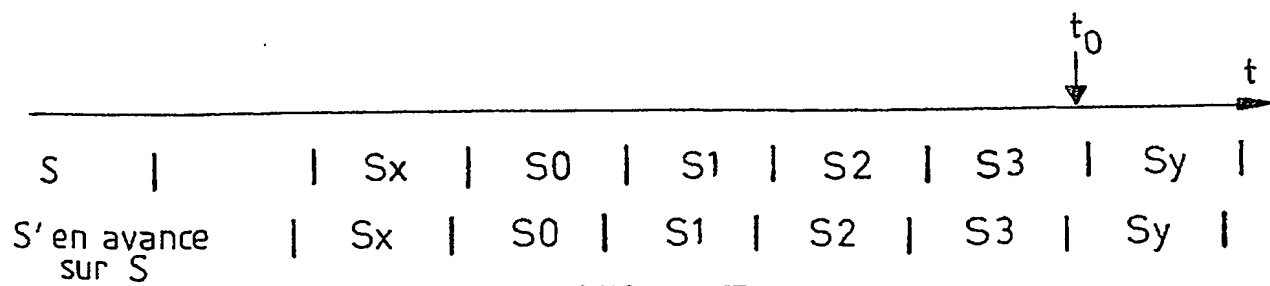


FIG.5



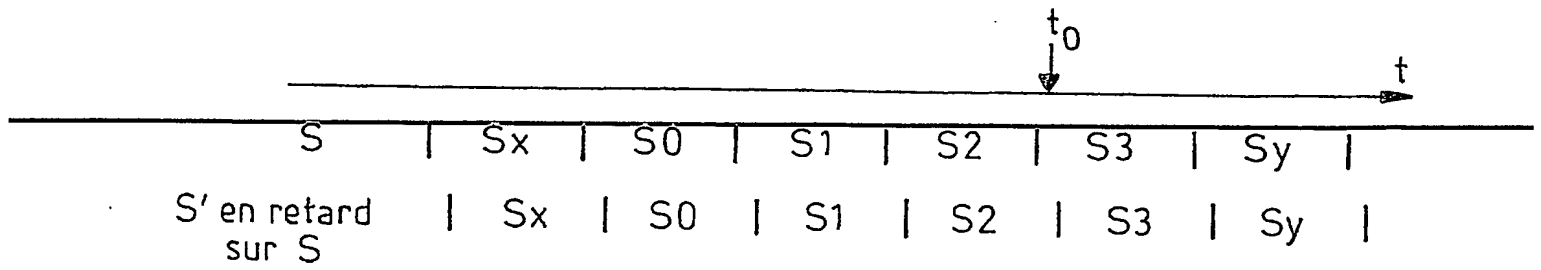


FIG.6

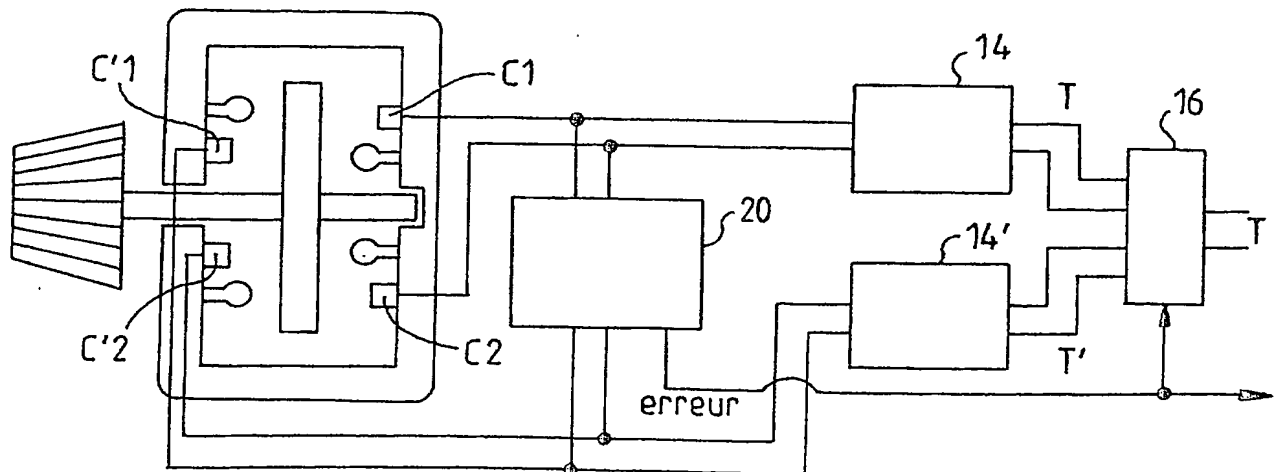


FIG.7

## BREVET D'INVENTION

## CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété Intellectuelle - Livre VI

N° 11 235°0

## DÉPARTEMENT DES BREVETS

26 bis, rue de Saint Pétersbourg  
75800 Paris Cedex 08

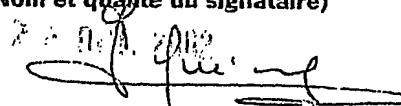
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 93 59 30

DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) Page N° 1. / 1..

(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

DB 113 V / 26089

Vos références pour ce dossier (facultatif)		62 893	
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		62/13406	
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum)			
CODEUR ANGULAIRE OPTIQUE DOUBLE			
LE(S) DEMANDEUR(S) :			
THALES			
DESIGNE(NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) : (Indiquez en haut à droite «Page N° 1/1» S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez un formulaire identique et numérotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).			
Nom		BERTHOU	
Prénoms		Nicolas	
Adresse	Rue	THALES Intellectual Property 13, Avenue du Président Salvador Allende	
	Code postal et ville	94117	ARCUEIL CEDEX
Société d'appartenance (facultatif)			
Nom			
Prénoms			
Adresse	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
Nom			
Prénoms			
Adresse	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
Nom			
Prénoms			
Adresse	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
DATE ET SIGNATURE(S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)			
 Michel GUERIN			

PCT Application  
**EP0350741**



**This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning  
Operations and is not part of the Official Record**

**BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☒ BLACK BORDERS

☒ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

☒ FADED TEXT OR DRAWING

☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

☐ SKEWED/SLANTED IMAGES

☒ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

☐ GRAY SCALE DOCUMENTS

☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

☐ OTHER: \_\_\_\_\_

**IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.**

**As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.**